⑪特許出願公開

⑩ 公 開 特 許 公 報 (A) 昭61-74435

⑤Int Cl.⁴

識別記号

庁内整理番号

❸公開 昭和61年(1986)4月16日

H 04 L 11/20

Z-7117-5K Z-7117-5K

審査請求 未請求 発明の数 1 (全5頁)

🖾 発明の名称

データ交換システムの初期化方式

②特 願 昭59-197229

広

20出 願 昭59(1984)9月20日

⑫発 明 者 真 野

日野市旭が丘3丁目1番地の1 株式会社東芝日野工場内

⑪出 願 人 株式会社東芝 川崎市幸区堀川町72番地

邳代 理 人 弁理士 鈴江 武彦 外2名

明 細 書

1. 発明の名称

データ交換システムの初期化方式

2. 特許請求の範囲

3. 発明の詳細な説明

(発明の技術分野)

本発明は、データ機器あるいはデータ端末を各送受信チャネル毎にデータサービスユニットを介してデータ交換機に接続したデータ交換システムに係わり、特に上記各データサービスユニットを

一括して初期化する方式の改良に関する。

(発明の技術的背景)

第4図は、上記データサービスユニット41~ 4nの構成を示すもので、各々中央制御部(CPU)7aの動作プログラム等を記憶したメモリ7bと、上記CPU7aの制御に従って所定の手順で通信制御を行なう通信制御部7cと、初期化時に動作するイニシャル回路7dとから構成されている。また、これらのデー タサービスユニット 4 1 ~ 4 n は、データ機器 2 毎にプロック化されており、このプロック 4 単位で電源回路 8 からの給電を受けるようになっている。

ところで、この様な従来の交換システムは、起 動時や障害復旧後の再起動時に電源回路8の電源 を投入すると次のように動作する。すなわち、電 原回路 8 の電源を投入すると、その電源出力は給 電線8aを介して各データサービスユニット41 ~4nにそれぞれ供給され、この結果先す各ィニ シャル回路7dが動作してCPU7aをリセット する。そうすると各CPU7aは、それぞれメモ リ7bに記憶されているイニシャルプログラムを 実行してユニット内各部の初期化を行ない、しか るのちデータ交換機1に対し交換機チャネルリセ ット要求信号を送出して初期化が行われた旨を知 らせる。これに対しデータ交換機1は、上記チャ ネルリセット要求信号の到来を検出すると、これ から実行しようとする他の処理、例えば他のデー 夕機器2やデータ端末3からの接続要求に対する

交換機へ送られるチャネルリセット要求信号が同時に発生しないようにしてデータ交換機の負荷の集中を防止し、他の処理に悪影響が生じないようにしたデータ交換システムの初期化方式を提供することを目的とする。

(発明の概要)

本発明は、上記目的を達成するために、初期化助作時に、各データサービスユニットので信間の交換機へ送出されるチャネルリセット要求トのの送出タイミングを各データサービスユニットので相互に異ならせるようにしないようにしたもので換機で負荷の集中が発生しないようにしたものである。

(発明の実施例)

第 1 図 は、本発 明 の一実 施 例 に お け る 初 期 化 方 式 を 適 用 し た デー タ サー ビ ス ユ ニ ッ ト の 構 成 を 示 す も の で あ る 。 尚 、 同 図 に お い て 前 記 第 4 図 と 同 一 部 分 に は同 一 符 号 を 付 し て 詳 し い 説 明 は 省 略 す る 。 ま た 、 各 デ ー タ サ ー ビ ス ユ ニ ッ ト 4 0 1 ~ 4 0 n は同 一 構成 で ある の で 、 構 成 の 説 明 は ユ ニ 処理に優先して上記各データサービスユニット 4 1~4 nからのチャネルリセット要求信号に対するの理を実行する。そして全てのチャネルリセット要求信号に対する処理を終了したのち、上記他のデータ機器やデータ端末からの接続要求に対する処理を実行する。

〔背景技術の問題点〕

(発明の目的)

本発明は、テータサービスユニットからデータ

ット401についてのみ行なう。

データサービスユニット401は、前記第4図 に示したCPU7a、メモリ7bおよび通信制御 部7cを包含した制御回路71の他に、イニシャ ル回路としてのカウンタ9a1とコンパレータ 9 b 1 とを備えている。カウンタ 9 a 1 は、各デ - タサービスユニット 4 0 1 ~ 4 0 n に対し共通 に設けられたリセット回路9により動作するもの で、同りセット回路9からリセット信号RSが発 ・生された時点から同じくリセット回路9から発生 されるクロック信号CKの計数を開始し、その計 数値をコンパレータ9b1に出力する。コンパレ ータ9b1は、上記カウンタ9a1から出力され た計数値を別途設定された基準値下1と絶えず比 較し、計数値が基準値T1に達した時点で初期化 信号【R1を発生してこれにより制御回路71に 初期化動作を行なわせるものである。尚、ここで 上記コンパレータに設定される基準値下は、各デ - タサービスユニット 4 0 1 ~ 4 0 n 間でそれぞ れ異ならせてあり、その値はデータサービスユニ

ット 4 0 1 の値 T 1 が最も小さくユニット 4 0 n に近付くに従って大きくなるように設定されてい る。

この様な構成であるから、電源回路8の電源が、 投入されると、その電源出力PWは各データサー ピスユニット401~40mに給電されるととも に、リセット回路9に供給される。そうするとリ セット回路9から、例えば第2図に示す如く上記 電源出力PWが供給された時点t0でリセット信 号 R S が 発生され、これにより各データサービス ユニット401~40nの各カウンタ9a1~ 9 a n が同時にクロック信号 C K のカウントを開 始する。そして、その計数値が基準値T1~Tn と等しくなった時点で、各コンパレータ9b1~ 9 b n か ら そ れ ぞ れ 第 2 図 に 示 す 如 く 初 期 化 信 号 IR1~IRnが発生される。この結果制御回路 71~7 nは、それぞれ上記初期化信号 IR1~ I R n が発生された時点で初期化動作を開始し、 自己の初期化を終了したのち通信制御部7cから データ交換機1に対してそれぞれチャネルリセッ

本実施例では、各データサービスユニット401 ~400の構成はすべて共通化と値で1~Tnの み9 b1~9 bnに供給する基準値下1~Tnの みを各々異ならせるようにしたのでスユニットの シャルプログラムを各データサービスユニットの にした場合に比べて、データサービスユニットの 構成を著しく簡単化することができる。

ト 要求信号を送出する。しかして、各データーピスユニット 4 〇 1 ~ 4 〇 n からデータ交換機 1 へ送出されるチャネルリセット信号の送出タイミングは相互にずれたものとなる。

このように本実施例であれば、イニシャル回路 にカウンタ9aとコンパレータ9bとを設けて各 データサービスユニット401~40nの初期化 開始タイミングを相互にずらしたことによって、 各データサービスユニット401~40mからデ - タ交換機 1 へ送出されるチャネルリセット要求 信号の送出タイミングを相互に異ならせることが でき、これによりデータ交換機1でのチャネルリ セット要求信号の集中を防止することができる。 この結果、上記チャネルリセット要求信号に対応 する処理期間中にデータ端末からの接続要求等の 別処理要求が発生しても、この処理要求に対応す る処理を各データサービスユニット 401~ 40 nからのチャネルリセット要求信号に対する 処理の合間に行なうことができ、これにより他の 処理の遅延を大幅に低減することができる。また

イミング等についても、本発明の要旨を逸脱しない **範**囲で種々変形して実施できる。

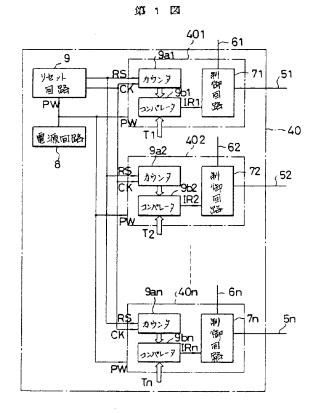
(発明の効果)

4. 図面の簡単な説明

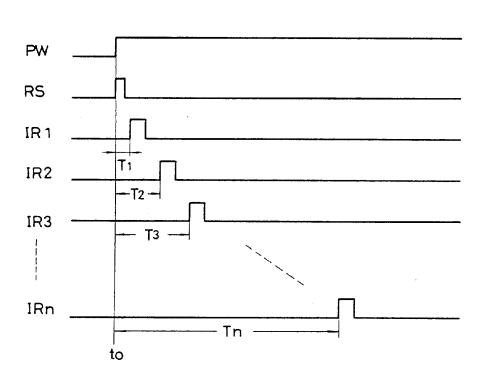
第1図および第2図は本発明の一実施例における初期化方式を説明するためのもので、第1図は同方式を適用したデータサービスユニットの構成を示す回路プロック図、第2図は同ユニットの動作を説明するためのタイミング図、第3図および

第4 図は従来の初期化方式を説明するためのもので、第3 図はデータ交換システムの構成の一例を示す図、第4 図はデータサービスユニットの構成を示す回路プロック図である。

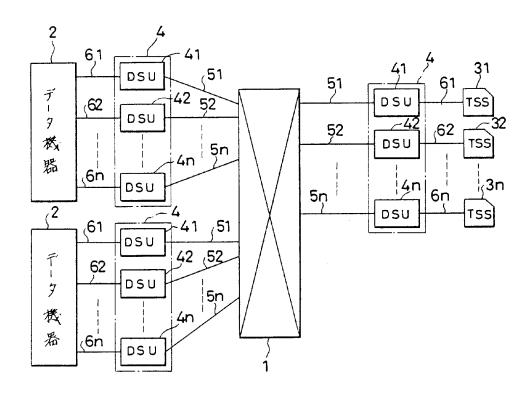
出願人代理人 弁理士 鈴江武彦

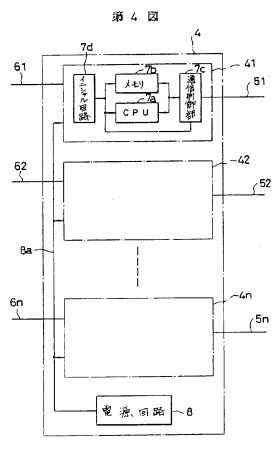


第 2 図



第 3 図





-229-